PRINT SYSTEM

Publication number: JP2000301780

Publication date:

2000-10-31

Inventor:

CHIBA NORIYOSHI; CHIHARA KAZUNORI; SUZUKI

TETSUYA; ONUMA KAZUYUKI

Applicant:

SEIKO EPSON CORP

Classification:

- international:

G06F3/12; B41J5/30; G06F3/12; B41J5/30; (IPC1-7):

B41J5/30; G06F3/12

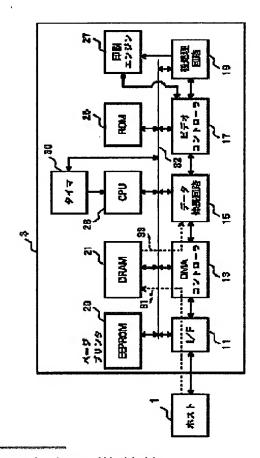
- European:

Application number: JP19990113167 19990421 Priority number(s): JP19990113167 19990421

Report a data error here

Abstract of JP2000301780

PROBLEM TO BE SOLVED: To perform printing of plural copies of an identical page at a high speed without applying a load to a host device as much as possible even when a printer comprises a memory having only a small capacity that may not completely store one page of print data. SOLUTION: A host device 1 notifies a printer 3 of the number of copies of a page before transmitting image data. When the number is not less than two, the printer checks whether or not all the one page of data is stored in a receiving buffer. When it is stored, multi-copy printing on the second or later sheets is performed only by the printer 3 using the data stored in the receiving buffer. During the execution of the multi-copy printing, a multi-copy flag is set as status in the printer 3. While the multi-copy flag is set, the host device does not resend the data for printing on the second or later sheets and when paper jamming is recognized, the data is not resent and recovery from the paper iamming is performed only by the printer 3. At that time, the printer 3 sets a flag for completion of printing as status upon the completion of the printing on the first sheet and the host device 1 deletes the page when receiving the status for completion of printing.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

公群 指 中 **E 将** (23) (19) 日本国格群庁 (JP)

特期2000-301780 (11)特許出國公開卷号 €

(P2000-301780A)

平成12年10月31日(2000, 10.31) (43)公開日

テーマコード(参考)				
	7	ф	×	¥
	2/30	3/12		
ΡI	B41J	G06F		
(1) (1) (1) (1)				
	5/30	3/12		
(51) Int.CL.	B41J	G06F		

審査耐水 未請求 請求項の数11 〇L (全 13 頁)

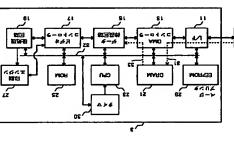
(21)出顾番号	特顯平11-113167	(71) 出題人 000002369	696200000
			セイコーエブソン株式会社
(22) 出版日	平成11年4月21日(1999.4.21)		東京都新宿区西新馆2丁目4卷1号
		(72) 発明者	千聚 徳良
			長野県原動市大和3丁目3番5号 セイコ
			ーエプソン株式会社内
		(72) 発明者	小顾 一碗
			長野県原都市大和3丁目3番6号 セイコ
			ーエプンン株式会社内
		(74) 代理人 100095371	100095371
			弁理士 上村 阿二之 (外1名)
			j

(54) 【発明の名称】 プリントシステム

1ページ分の印刷データを完全に格納できる 保証のない小容畳のメモリしかもたないプリンタであっ ても、同一ページの複数枚印刷を、ホスト装置にできる だけ負担をかけずに高速に行えるようにする。

プリンタだけで行う。 マルチコピー印刷を実行中は、プ リンタ 3 はそのステータスにマルチコピー中フラグを立 【解決手段】 ホスト1は、イメージデータを送信する のに先立ち、そのページの印刷枚数をプリンタ 3 に知ら は、1ページ分のデータ全部が受債パッファに格納でき たか否かをチェックし、格納できた場合は、受信パッフ **ァ内のデータを用いて2枚目以降のマルチコピー印刷を** は、ホストは2枚目以降の印刷のためのデータの再送は プリンタ3は、1枚目の印刷が成功して時点でステータ スに印刷成功のフラグを立て、ホスト1は印刷成功のス せず、また、紙ジャムを認識してもデータを再送せず、 **たたおく。 マルチコピー中フラグが立っている状態で** プリンタ3のみで紙ジャムをリカバーする。この場合、 せる。プリンタ3は、印刷枚数が2枚以上ある場合に テータスを受信した時点でそのページの削除する。

(;



最終頁に続く

前記プリンタの前記マルチコピー手段は、前記マルチコ リントシステム。

前記プリンタのステータス通知手段は、 テークスを前記ホスト装置に通知し、 [請求項3]

力、前記プリンタが前記マルチコピー成功の状態で印刷 を行っているときに前記プリンタから前記紙ジャムを示 うために前配印刷データを前記プリンタへ再送信し、一

3

パッファを有し、前記ホスト装置から受信した前記印刷 パッファから前記印刷データを読み出して印刷を行うプ 「耕水項1】 印刷データを生成するホスト装置と受信 データを前記受信パッファに一時蓄積した後、前記受信

リンタとを備え、 前記プリンタは、

ト装置から受信したとき、当該ページの印刷データ全部 格納できた場合はマルチコピー成功、格納できなかった 場合はマルチコピー失敗と判断するマルチコピー判断手 印刷枚数が2以上であるページの印刷データを前配ホス を前記受信パッファに格納できたか否かをチェックし、

に格納された前記当該ページの印刷データを用いて、当 マルチコピー成功と判断された場合、前配受信パッファ 核ページの2枚目以降の印刷を行うマルチコピー手段 マルチコピー失敗と判断された場合、前記ホスト装置か ら前配当版ページの印刷データが再送信される都度に、

前記マルチコピー判断手段の判断結果を示すステータス を前配ホスト装置に通知するステータス通知手段とを有 当該ページの印刷を1枚ろっ行う1枚印刷手段と、

前記ホスト装置は、

ータスがマルチコピー成功を示している場合には、前記 タスがマルチコピー失敗を示している場合には、2枚目 以降の印刷を前記プリンタに行わせるために前配当版ペ 当版ページの印刷データの再送信は行わないデータ再送 ージの印刷データを前記プリンタに再送信し、前記ステ 印刷枚数が2以上であるページの印刷データを前記プリ ンタに送信した際、前記プリンタから通知されたステー 信手段、を有するプリントシステム。

【胡欢項2】 前記プリンタは、紙ジャムを検出する手 段を更に有し、

ア内の前配当該ページの印刷データを用いて、前配紙ジ ピー成功と判断した場合において紙ジャムが検出された **場合、前配紙ジャムが解消されてから、前配受信パッフ** ナムによって失敗した印刷を再度行う請求項1記載のプ 前記紙ジャムが検出された場合、前配紙ジャムを示すス

すステータスを受信した場合には、前記印刷データの再 場合には、前配紙ジャムによって失敗した印刷を再度行 前記ホスト装置の前記データ再送手段は、前記マルチコ ピー失敗及び前記紙ジャムを示すステータスを受信した

送信は行わない餠求項2記載のプリントシステム。

マルチコピー成功と判断された場合に、印助成功を示す 【酢水項4】 前記プリンタのステータス通知手段は、 ステータスを前記ホスト装置へ通知し、

前記ホスト装置は、

一タを削除するデータ削除手段を更に有する請求項1記 前記印刷成功を示すステータスを前記プリンタから受け ると、前記ホスト装置内にある前記当該ページの印刷デ 核のプリントシステム。

【請求項5】 受信パッファを有し、ホスト装置から受 後、前記受信パッファから前記印刷データを読み出して 信した印刷データを前記受信パッファに一時若積した 印刷を行うプリンタにおいて、

ト装置から受信したとき、当該ページの印刷データ全部 場合はマルチコピー失敗と判断するマルチコピー判断手 印刷枚数が2以上であるページの印刷データを前配ホス 格納できた場合はマルチコピー成功、格納できなかった を前記受信パッファに格納できたか否かをチェックし、

マルチコピー成功と判断された場合、前配受信パッファ 抜ページの2枚目以降の印刷を行うマルチコピー手段 に格納された前記当該ページの印刷データを用いて、

マルチコピー失敗と判断された場合、前記ホスト装置か ら前配当該ページの印刷データが再送信される都度に、 当該ページの印刷を1枚んの行う1枚印刷手段と、

前記マルチコピー判断手段の判断結果を示すステータス を前記ホスト装置に通知するステータス通知手段とを備 えたプリンタ。

した場合において紙ジャムが検出された場合、前配紙ジ ナムが解消されてから、前記受債パッファ内の前記当該 ページの印刷データを用いて、前配紙ジャムによって失 前記マルチコピー手段は、前記マルチコピー成功と判断 【請求項6】 紙ジャムを検出する手段を更に有し、

【請求項7】 前記ステータス通知手段は、マルチコピ 敗した印刷を再度行う請求項5記載のプリンタ。

一成功と判断された場合、印刷成功を示すステータスを 【請求項8】 プリンタに印刷データを送信するホスト 前記ホスト装置へ通知する静水項5記載のプリンタ。 数暦においた、

ンタに送信した際、前記ページのマルチュピー印刷を前 記プリンタが実行できることを意味するマルチコピー成 功、又は前記マルチコピー印刷を前記プリンタが実行で タスがマルチコピー失敗を示している場合には、2 枚目 so 以降の印刷を前記プリンタに行わせるために前記当該ペ 印刷枚数が2以上であるページの印刷データを前配プリ きないことを意味するマルチコピー失敗を示すステータ 中国枚数が2以上であるページの印刷ゲータを前配プリ ンタに送信した際、前記プリンタから通知されたステー スを前配プリンタから取得するステータス取得手段と、

ージの印刷データを前記プリンタに再送信し、前記ステータスがマルチコピー成功を示している場合には、前記 当数ページの印刷データの再送信は行わないデータ再送 信手段と、を値えたプリンタのホスト装置。

「翻来項号」 前記プリンタからのステータスには、前記プリンタにて紙ジャムが発生したか否かを示す情報も含まれており、

前記データ再送手段は、前記マルチュピー失敗及び前記 紙ジャムを示すステータスを受信した場合には、前記紙 ジャムによって失敗した印刷を再度行うために前記印刷 データを前記プリンタへ再送信し、一方、前記プリンタ が前記マルチュピー成功の状態で印刷を実行していると きに前記プリンタから前記紙ジャムを示すステータスを 受信した場合には、前記印刷データの再送信は行わない 請求項8記銭のプリンラタのホスト装履。

【精來項10】 前記プリンタからのステータスには、 前記プリンタが当様ページのマルチコピー印刷が実行可能な場合にマルチコピー成功を示す情報が含まれておっ 前記マルチコピー成功を示すステータスを前記プリンタから受けると、前記ホスト装置内にある前記当該ページの印刷データを削除するデータ削除手段を更に備えた請求項8記載のブリンタのホスト装置。

KA 6 記載のノッノアの4ヘドギビ。 【請求項11】 プリンタに印刷データを送信するホス-*装置であって、 印刷枚数が2以上であるページの印刷データを前記プリンタに送信した際、前記ページのマルチコピー印刷を前記プリンタが実行できることを意味するマルチコピー成功、又は前記マルチコピー印刷を前記プリンタが実行できないことを意味するマルチコピー失敗を示すステータスを前記プリンタから破得するステータス取得手段と、内剛枚数が2以上であるページの印刷データを前記プリンタに送信した際、前記プリンタから通知されたステーンタに送信した際、前記プリンタから通知されたステー

印刷枚数が2以上であるページの印刷データを前記プリンタに送信した際、前記プリンタから通知されステータスがマルチコピー失敗を示している場合には、2 枚目以降の印刷を前記プリンタに行わせるために前配当該ページの印刷データを前記プリンタに再送信し、前記ステータスがマルチコピー成功を示している場合には、前記当該ページの印刷データの再送信は行わないデータ再送信年段と、を備えたホスト装置として、コンピュータを機能させるためのコンピュータイログラムを担持したコンダとユータ談取可能な記録媒体。

【発明の詳細な説明】 [0001] 「発明の風する技術分野」本発明は、ホスト装置からプリンタに印刷データを送ってブリンタで印刷するプリントシステムに関する。 トンステムに関する。 【従来の技術】同じページを複数付印刷する場合、当該ページのイメージデータを複数回線り返してブリンタの印刷エンジンへ転送することで、これを実現することが

ţ.

8

内に苦えて、そのメモリに蓄えたデータを用いて完全に プリンタだけで複数枚印刷の処理を行うことがでいるた め、ホスト装置は単に印刷枚数を指定して印刷データを プリンタに送りこむだけでよい。 一方、低価格なプリン タ、典型的には「ホストペースプリンタ」又は「ダムブ リンタ」などと呼ばれるプリンタの場合、プリンタは基 ジデータを受けてそれを単純に印刷する機能を持つにす ぎず、しかも、1ページ分の印刷データを完全に格納で め、このようなローエンドのプリンタで複数枚印刷を行 う場合には、ホスト装置が同じページの印刷データを必 要な印刷枚数分繰り返しプリンタに送る必要がある。し かし、この場合、ホスト装置の処理負担が大きく、よっ て、ホスト装置の解放が遅れ、また、印刷速度が落ちる モリを備え、何ページ分もの印刷データを自己のメモリ 本的に、ホスト装置からピットマッグ展開されたイメー できる。英価格のプリンタでは、プリンタは大容型のメ きる保証のない小容型のメモリしか特たない。そのた という問題がある。

[0000]

【発明が解決しようとする課題】プリンタが低価格であることはコーザにとって望ましいことである。しかし、そのためにプリンタのメモリサイズや機能を削減すると、その分泌熱的にホスト装電側の負担が増大する。特に複数枚印刷機能を表現しようとすると、上述したようによった対数層の負担は非常に大きくなり、印刷速度の低

[0004]従って、本発明の目的は、1ページ分の印刷データを完全に格納できる保証のない小容配のメモリしかもたないブリンタであっても、同一ページの複数枚印刷を、ホスト装置にできるだけ負担をかけずに高速に行えるようにすることにある。

[0005]

れた場合、ホスト装置から当該ページの印刷データが再 【맹題を解決するための手段】本発明のプリントシステ ムは、印刷データを生成するホスト装置と、ホスト装置 から受信した印刷データを受信パッファに一時蓄積した 後、受信パッファから印刷データを読み出して印刷を行 ラブリンタとを備える。プリンタは、印刷枚数が2以上 であるページの印刷データをホスト装置から受信したと き、当該ページの印刷データ全部を受債パッファに格納 できたか否かをチェックし、格納できた場合はマルチコ ピー成功、格⋣できなかった場合はマルチコピー失敗と 判断するマルチコピー判断手段と、マルチコピー成功と 判断された場合、受信パッファに格納された当該ページ を行うマルチコピー手段と、マルチコピー失敗と判断さ **送信される都度に、当該ページの印刷を1枚ろ**0行う1 枚印刷手段と、マルチコピー判断手段の判断結果を示す ステータスをホスト装置に通知するステータス通知手段 とを備える。ホスト装置は、印刷枚数が2以上であるペ の印刷データを用いて、当該ページの2枚目以降の印刷

・ジの印刷データをブリンタに送信した際、ブリンタから通知されたステータスがマルチコピー失敗を示している場合には、 2 枚目以降の印刷をブリンタに有せるために当該ページの印刷データをブリンタに再送信し、 ステータスがマルチコピー成功を示している場合には、当等ページの印刷データの再送信は行わないデータ再送信

[0006]このシステムでは、ブリンタが1ページ分の印刷データ全部を受信パッファに若積できた場合は、ブリンタがマルチコピー印刷を実行し、ホスト装置はデータを再送しない。データの圧縮率が悪い等の理由で、ブリンタが1ページ分の印刷データ全部を受信パッファに若積できなかった場合にのみ、ホスト装置は2枚目以降の印刷のために同じページのデータをブリンタに再送する。これにより、ホスト装置の負担は軽減する。

【0007】好遊な実施形態では、プリンタは、紙ジャムを検出する手段を更に有し、マルチコピー成功と判断した場合において紙ジャムが検出された場合には、紙ジャムが解消されてから、受信パッファ内の当該ページの印刷データを用いて、紙ジャムによって失敗した印刷を再度行う。これにより、プリンタがマルチコピー印刷を行う際には、紙ジャムが発生しても、ホスト装置はこれをリカバーする必要は無く、ホスト装置の負担は様族す

タがマルチコピー印刷を失敗した状態でプリンタから紙 ンタへ再送信するが、一方、プリンタがマルチコピーに コピー成功と判断した場合には、プリンタは、後に印刷 エラーが生じても受信パッファ内に格納した当該ページ のデータを用いてリカバリができるので、当該ページの 実際の印刷完了を待つことなくマルチコピー成功と判断 き、ホスト装置はその印刷成功の通知に応答して当該ペ ージのデータを削除でき、結果として、スループットが **一クスをホスト装置に通知する。ホスト装置は、プリン** ジャムを示すステータスを受信すると、その紙ジャムに よって失敗した印刷を再度行うために印刷データをプリ 成功しているときには、プリンタから挺ジャムのステー 【0009】好適な実施形態では、プリンタは、マルチ コピー成功の場合には当該ページの印刷成功を示すステ **ータスをホスト装置へ通知する。ホスト装置は、この印** ト装置内にある当該ページの印刷データを削除する。こ れにより、複数枚を印刷すべきページについて、マルチ した段階で、印刷成功をホスト装置に通知することがで 【0008】好適な実施形態では、プリンタのステータ ス通知手段は、紙ジャムが生じると紙ジャムを示すステ **副成功を示すステータスをプリンタから受けると、ホス** タスを受信しても、印刷データの再送信は行わない。

【0010】本発明のホスト装置は、典型的にはコンピュータにより実施することができるが、そのためのコンピュータブログラムは、ディスク型ストレージ、半導体

so されている。各部の機能は次のとおりである。

(4)

メモリおよび通信ネットワークを伝摘する信号などの各種の媒体を通じてコンピュータにインストールまたはロードすることができる。 【0011】

【発明の実施の形態】図1は、本発明の一実施形態の構

[0012] 本実施形態のページブリンタ3は、ホスト 1 倒でビットマップ展開されたイメージデータをホスト るホストペースのページブリンタである (但し、これは 一例であって、他のタイプのプリンタにも本発明の原理 ネットワークを介して、ホスト1と双方向通信可能に接 模され、ホスト1からはコマンドデータ及びピットマッ の空きサイズ、プリンタレディ情報、印刷成功情報、エ 情報など)を送信することができる。ホスト1から受信 したイメージデータを蓄えるための受信バッファは、プ リンタ3内のDRAM21内に固定又は可変の容畳で確 保されている。この受信パッファの容量は、1ページ分 このワークエリアには、上述したプリンタのステータス 1から受信して電子写真方式によりページ単位で印刷す は適用できる)。 このプリンタ 3は、パラレルインタフ ェースのような専用インタフェース又はLANのような プ展開されたイメージデータを受信し、また、ホスト1 ラー情報、マルチコピー実行中情報、マルチコピー失敗 のイメージデータのサイズより小さくてよい。CPU2 へはプリンタの各種ステータス(例えば、受信パッファ 3のワークエリアもDRAM21内に確保されており、 などが哲き込まれる。

【0013】プリンタ3は、電子写真プロセスを実行する機構である印刷エンジン27と、ホスト1との双方向通信によりイメージデータをホスト1か5受信して必要な加工を施し印刷エンジン27に被す一連の処理回路、すなわちホストインタフェース回路11、DMAコント

すなわちホストインタフェース回路11, DMAコントローラ13, データ伸張回路15, ビデオコントローラ17, 後処理回路19及びタイマ30を有している。これらの処理回路11~19, 30は, 例えば専用ハードウェアロジック回路で構成されていて純粋にハードウェアだけで夫々の動作をするので、ソフトウェアに依って動作するものに比較して高速である。

【0014】さらに、プリンタ3は、ホスト1からの要求の解釈やエラーの後出やプリンタステータスの管理や上記処理回路11~19の部שや動作問題(トナー消費 低、印助校数など)の管理などを行うためのマイクロコンピュータ、つまり、CPU23と、CPU23のためのプログラムや固定データなどを格制したROM25と、主として受信パッファとして用いられる前途のDRAM21と、上記の動作閲歴を保存するためのEEPROM22なとを有している。このマイクロコンピュータ21~25、29、30はパス32を介して上述した、ードウェア処理回路11~19とデータ授受可能に接続

[0015] ホストインタフェース回路11は、ホスト 1からのコマンドデータやイメージデータの受信や、ホ スト1へのステータス情報の送信などの、ホスト1との 双方向通信の制御を行う。図示してないが、ホストイン と、ホスト1へ送信すべきデータを一時保持する出力F タフェース回路11内には、ホスト1から受信したデー タを一時保持する入力FIFO (先入先出) パッファ I FOパッファがある。

じて、ホスト1からのイメージデータがDRAM21に [0016] DMA=>>+a->13tt, DRAM21 内に設けられた受信パッファへのイメージデータの哲き 込み及び受信パッファからのイメージデータの読み出し をDMAにより行う。DMAによるイメージデータのD R AM2 1~の入出力経路には、受信DMA 3 1と転送 DMA 3 3の2チャンネルがある。受信DMA 3 1 を通 ジデータがDRAM21からデータ伸張回路15〜転送 母き込まれる。また、転送DMA33を通じて、イメー

メージデータが圧縮されていた場合、これを元のデータ 一方、ホスト1から圧縮されずに来たデータには、その ままビデオコントローラ17~徴す。 ビデオコントロー ラ17は、印刷エンジン21へのイメージデータの転送 [0017] データ伸張回路15は、ホスト1からのイ に伸張してから後段のビデオコントローラ 17~渡し (ビデオ転送という) のタイミングを制御する。

即などの後処理をイメージデータに施し、その後処理し 00dpiに変換する機能である。この解像度変換機能 [0018]後処理回路19は、イメージデータの解像 度を印刷エンジン27に合わせるための解像度変換、文 たイメージデータを印刷エンジン27に送る。上述した **昇像度変換は、例えば印刷エンジン27の解像度が60** 0 d p i である場合、ホストから受信したデータが30 Odpiであったならば、これをエンジン27と同じ6 があることによって、例えば、ホスト1から最初に60 Odpiのイメージデータを送ったところデータ位が多 すぎて印刷も失敗した場合、次にホスト1から解像度を 3004piに落としたイメージデータを再送して印刷 グ、ガンマ特性などを考慮して階調値を調整する階調制 字などの輪郭を滑らかなものにするエッジスムージン をリトライする、といったことが可能になる。

8 スト1から要求があるとそのステータスをホスト1に通 [0019] CPU23は、印刷の開始時にホスト1か らの要求を受けてプリンタ情報(通信モード、RAMサ イズなどの1つの印刷ジョブである程度固定的な状態情 限)をホスト1に通知したり、印刷の最中にプリンタの ファの空き容量、エラーが発生中か、各ページ毎に印刷 が成功したか、マルチコピー実行中か、マルチコピーが 失敗したかなどの時々刻々変動する状態情報)を実時間 で取得してDRAM21内のワークエリアに記録し、ホ 現在のステータス (印刷エンジン27の状態、受信パッ

I や転送DMA 3 3の開始タイミングや開始アドレス等 を制御したり、プリンタ3の動作履歴を計算してEEP 知したり、DMAコントローラ13が行う受信DMA3 ROM29に保存したりする。

[0021] 既に説明したように、DRAM21内には ァとして利用される。図示の例では、DRAM21の全 3である。受信DMAでは、そのアドレスポイント (受 UFTOPからパッファ最終アドレスBUFBTMへ向 TMに達するとパッファ先頭アドレスBUFTOPに戻 5。ワークエリア31はヒープメモリ及びスタックメモ リとして使用される。受信パッファ43はリングパッフ エリアのうちバッファ先頭アドレスBUFTOPからバ ッファ最終アドレスBUFBTMまでが受信パッファ4 **償DMAアドレス)RADを、パッファ先頭アドレスB** かう方向へ進めていき、バッファ最終アドレスBUFB 5。同様に、転送DMAでも、そのアドレスポイント ワークエリア 41 と受信 パッファ 43 が確保されてい [0020] 図2は、DRAM21の構成を示す。

へ向かう方向へ進めていき、パッファ最終アドレスBU (転送DMAアドレス) TADを、パッファ先頭アドレ スBUFTOPからパッファ吸終アドレスBUFBTM FBTMに達するとパッファ先頭アドレスBUFTOP

ージのデータ 5 1 のビデオ転送を開始しようとしている |0022| 図示の例は、受信パッファ43にBページ のデータ53を蓄積中であり、且つBページの前のAペ 各ページイメージに関するホスト情報 (解像度、トータ 状態を示している。各ページのデータ51、53には、 ルバンド数など)、各パンドの情報 (圧縮ON/OF

3~イメージデータ送るときに各ページ毎に行う制御の F、圧縮 ベンドサイズなど)及び各 ベンドのイメージデ ータなどが含まれている。図3は、ホスト1がブリンタ 7ローを示す。

ョンで成立した通信モードであって、例えばパラレル通 信の場合はCompatibilityやECPなど)、DRAMサイズ 場合には準備中を示す情報)を取得し(S2)、これに 基づきブリンタ3の制限事項を把握する。2ページ目以 [0023] ホスト1は、まず、印刷しようとするペー 1 ページ目であれば、プリンタ 3 からプリンタ情報(通 信モード (プリンタ 3 とホスト 1 との間のネゴシエーシ などであり、これらのプリンタ情報が準備できていない 降は、プリンタ情報の取得は行なわない。また、1ペー ジ目のときだけでなく、紙ジャム等の印字エラーが発生 した後もプリンタ情報を取得し、プリンタ3がエラーか ジが1ページ目か2ページ目以降かを判断し (S1)、 ら復帰しているか否かをチェックする。

ホスト1は、そのブリンタ情報が有効が無効か、つまり 上述した通信モードやDRAMサイズなどを示した有効 なプリンタ情報であるか、準備中を示す無効なプリンタ 【0024】プリンタ3からプリンタ情報を受けると、

情報かを判断し (S3)、情報が準備中 (無効)の場合 は、ホスト1は有効なプリンタ情報を受けるまでプリン タ情報をブリンタ3から繰り返しリードする。なお、ブ リンタ情報が準備中 (無効) になる原因は、プリンタ3 がプリンタイニシャライズ中か、又はエラーからの復帰

中であることである。

のためのデータ送信動作に入り (S 5)、2枚以上であ |0025||有効なプリンタ情報を取得すると、ホスト は、これから印刷しようとするページについて印刷枚 数をチェックし(S4)、1枚であれば通常の1枚印刷 送信動作に入る。ここで、「マルチコピー」又は「マル タをプリンタ3の受信パッファ43に蓄積して、その受 詳細な説明を省略するが、基本的には、以下に説明する れば、以下に説明するマルチコピー印刷のためのデータ チコピー印刷」とは、複数枚印刷すべきページの全デー ホストからデータを再送してもらうことなしに)そのペ ージを複数校印刷する動作モードをいう。尚、1枚印刷 のデータ送信動作 (S 5) については、この明細哲では **信パッファ43内のデータを繰り返し用いて(つまり、** ステップS1、S8、S9を各パンドごとに繰り返し、 そして、1ページの全パンドのデータ送信を終了する と、 館述のステップS1 へ戻るという流れである。

ト(登録商標)など)、又はプリンタ3から通知された で用いるポートの種類 (パラレル、USB、イーサネッ [0027] ホスト1は、プリンタ3から取得したプリ ンタ情報に含まれるプリンタ 3の通信モードやRAMサ を決定する。さらに、ホスト1は、プリンタ3との通信 イズを基にイメージデータの送信モード(解像度など) 通信モード (例えば、パラレルの場合のCompatibilit

【0026】以下、マルチコピー印刷の場合のデータ送

信動作を説明する。

v、ECPなど)に応じて、プリンタ3がビデオ転送を開始 するタイミング (1ページ中の向バンド目のデータを受 ク数をT [バイト] 、受信パッファのサイズをM [バイ ト〕、ビデオ転送を開始する時点で受信パッファに蓄え あり、この高速のビデオ転送の転送DMAアドレス(図 (図2のRAD) に追いついてしまうと、そこでビデオ 転送がストップしてしまい印刷失敗となる。これを「ア 信したらアデオ転送を開始するか)を決定する。このど デオ転送開始タイミングは、次のような考えに基づいて 決定する。すなわち、ホスト1からプリンタ3へのデー タ送信速度をx [パイト/秒]、プリンタ3内でのピデ メージデータの圧縮率をa、1ページの全イメージデー データ受信速度×よりもビデオ転送速度yの方が高速で 2のTAD)が低速のデータ受信の受信DMAアドレス 才転送の連度をy〔パイト/秒〕、ホスト3から送るイ られているデータサイズをP (バイト) とする。通常、 ンダーランエラー」という。しかし、

 $(a \times T - P) / x < T / y \cdots (2)$

9

を満足するようにPを散定しておけば、ビデオ転送の転 送DMAアドレスがデータ受信の受信DMAアドレスに 追いつかないうちに1ページ分のデータ受信が完了する ので、アンダーランエラーは生じない。 (1)、(2)

が導かれる。この (3) 式を満たすようにPを設定すれ それに応じて上記ピデオ転送開始タイミングとしてのベ ト〕で割って、その商に1を加えたパンド数を、ビデオ タが受信バッファに受信された時点でビデオ転送を開始 する)として設定する。その際、通信ボートの種類や通 通信のように帯域が安定していないポートの場合は1ペ ばアンダーランエラーは生じない。そこで、 (3) 式を **伝送の開始タイミング(つまり、このパンド数分のデー** パラレルポートのように常に特域を確保できる場合はフ ライングスタート (つまり、1ページの全パンド数を受 信する前に印刷開始)を行うよう、また、ネットワーク 速度 x の速いモードについては、開始タイミングを早く に送信速度×の遅いモードについては、開始タイミング 借モードによって上記データ送信速度×が異なるから、 ージの全パンド数を受信してから印刷を開始するよう、 し (指定パンド数を少なくし) 、Compatibilityのよう ンド数(以下、「指定パンド数」)を変える。例えば、 る。また、パラレルポートの中でも、ECPのように送信 **指定パンド数 (ビデオ転送開始タイミング) を設定す** 猫たす扱小のP (パイト) を圧縮パンドサイズ (バイ を遅く(指定パンド数を多く)設定する。 $M \ge P > T (\alpha - x / y) \cdots (3)$

データの解像度、1ページのトータルパンド数、及び指 【0028】このようにして、これから臼殴しようとす るページの印刷枚数、イメージデータの解像度、及びピ デオ転送開始タイミング (指定パンド数) を決定した上 で、ホスト1は、これから印刷しようとするページのイ メージデータに関するホスト情報(印刷枚数、イメージ 定パンド数 (ビデオ転送開始タイミング) など) をプリ ンタ3へ送信する (56)。 プリンタ3は、このホスト 情報を基に、レジスタの設定やバッファクリアなどのペ ージ設定を行う。

一」フラグ、「マルチコピー中」フラグ、及び「マルチ **間パッファ空きサイズ」とは、受信パッファ43の現在** (エンジンの状態、受信パッファの空きサイズ、1 ペー **ジの印刷が成功したか、エラーが発生中か、マルチコピ** (S1)。プリンタ3から送られてくるプリンタステー タスには、例えば、図4に示すように、「受信バッファ **助」フラグ、「紙ジャム」フラグ、「アンダーランエラ** コピー失敗」フラグなどが含まれている。ここで、「受 の空きサイズである。「ブリンタレディ」フラグは、こ [0029] 次に、ホスト1は、プリンタ3にステータ ス要求を送って、プリンタ 3からプリンタステータス 一実行中か、マルチコピー失敗か、など) を受信する 空きサイズ」、「ブリンタレディ」フラグ、「印助成

۲.

り、立って)いれば、1ページの印刷が完了したから当 **該ページのデータを削除してよいことを意味する。「紙** ジャムフラグ」は、これが1にセットされていれば、紙 は、ジャムした用紙が除去されれば、紙ジャムフラグは 解消される。「アンダーランエラー」フラグは、これが ランエラーが発生したことを意味する。プリンタ3内で は、プリンタステータスが読まれると、アンダーランエ ば、マルチコピー印刷を試みている又は実行中であるこ は解消される。「マルチコピー失敗」フラグは、これが 1にセットされて (つまり、立って) いれば、マルチコ 受信パッファ43に格納して、プリンタ3回だけでマル れが1にセットされて (つまり、立って) いれば、印脚 エンジン27が印刷動作可能であり(つまり、印刷エン 「印刷成功」フラグは、これが1にセットされて(つま マルチコピー印刷が失敗した時に、マルチコピーフラグ ピー印刷を試みた(つまり、1ページ分のデータ全部を 紙ジャム、カバーオープン、エンジン異常など)ではな く、かつ、定着器の温度が規定値である)、かつ、プリ 1にセットされて (つまり、立って) いれば、アンダー チコピー印図を行おうとした)が、マルチコピー印刷に ジン27がデータ受信可能で、印刷不能状態(抵無し、 ンタ3へのページ設定が終了していることを意味する。 とを意味する。マルチコピー印刷が終了するか、又は、 ラーフラグが解消される。「マルチコピー中」フラグ は、これが1にセットされて (つまり、立って) いれ ジャムが発生していることを示する。プリンタ3内で

【0030】再び図3を参照する。上述したような内容のステータスをプリンタ3から取得すると、ホスト1 は、そのステータスに基づきプリンタ3が1パンドのイメージデータを受信可能か否かをチェックする(5 メージデータを受信可能か否かをチェックする(5 8)。すなわち、ホスト1は、受信したプリンタステータスから次の①及び②の条件が満たされているかチェックし、全て満たされていれば、ブリンタ3が1パンド以上のイメージデークを受信可能であると判断する。

[0032] ②受信パッファに、これから送信しようと する1パンド分のパンドデータのサイズ以上の空きがある。

[0033] ステップS8でプリンタ3が1パンド以上を受信可能と判断した場合にのみ、ホスト1は1パンド分のパンドデータをプリンタ3へ送信する(S9)。ここで、パンドデータは、パンドヘッグ(圧縮アータであるか否か(圧縮の/OFF)及パパンド届かイズ(圧縮の

12 FFの場合は元のパンドサイズ)などのパンド情報)と 1 パンドのイメージデータから構成される。これにより、 オーバーランエラー (受信パッファが海杯になり後枝のデーケが哲き込めなくなるエラー) が回避される。尚、ホスト1は、パンドイメージデータを送信する前に、そのパンドデータが狂揺によってサイズが紹小する否か判断し、縮小する場合にはそのパンドデータを圧縮し、箱小しない場合は圧縮しない。プリンタ 3は、ホスト1からのパンドイメージデータをDRAM21の受信パッファ43時に、前途のステップS6でホスト1から指示された指定パンド数分のパンドデータが潜えられた時点、又は受信パッフィ43時にペンドデータが潜えられた時点、又は受信パッフィ43時になった時点でビデオ転送をスタートする。

【0034】次にホスト1は、1ページの全てのバンドデータを送信し終えたかチェックし (S10)、送信し終えてなければ、ステップS7へ戻り、バンドデータの送信を繰り返す。この1ページのデータ送信中、プリンタステータスからエラーを検出しても、ホスト1は1ページ全てのデータを送信する。

【0035】1ページのデータ送信後、ホスト1はブリンタ3からステータスを取得しチェックする (S1

1) このときのステータスは1ページのデータ送信 10 このときのステータスは1ページのデータ送信 中に取得したステータスにてマルチコピー失敗のフラグ が立った場合(S12でYes)、これは、受信ペッフ セ 3に1ページのデータの全部は保持できなかったこ とを意味するから、ホスト1は、同じページのデータを ブリンタ 3へ必要枚数分繰り返し再送信するために再送 信処理を実行する(S14)。

【0036】図5は、この再送処理(S14)のフローを示している

ステータスがホスト1に読まれた時点でマルチコピー失

敗フラグは解消される。

収めることができなかった)ことを意味する。プリンタ

失敗した(つまり、受信パッファ43の容量が足らない ために、1ページ分のデータ全部を受情パッファ43に [0037] 再送信処理では、プリンタ3から取得したステータスに印刷エラー(紙ジャム又はアンダーランエラー)を示すフラグが立っていないかチェックし(S21)、立っていなければ、2枚目以降の枝数分だけ繰り返しデータを再送信を繰り返すように、狭の再送信を役目の送信とするように(つまり、2枚目以降の枝数分だけデータ再送信を繰り返すように)繰り返し回数のパラメータをセットし(S22)、また、ステップS21のチェックの結果、紙ジャムフラグが立っていれば、次の再送のの公方メータをセットする(S23)。そして、回数のパラメータをセットする(S23)。そして、図3のステップS1へ戻って、S1〜S5の再送信動作をセットした繰り返し回数分だけ探り返し回数分だけ探り返し回数分だけ探り返し。

【0038】一方、ステップS21のチェックの結果、アンダーランエラーフラグが立っていれば、イメージデータの解像度を前回よりも低い値に(傍えば、6000p;かち300dp;に)落として当該ページのイメージデータを作り直し(S24)、図3のステップS1へ

(8)

戻って、その低解像度のデータを始めから送信し直す。 このように、アンダーランエラーが生じた場合、イメー ジデータの解像度を落とすことによってデータサイズが 小さくなるので、再送信ではアンダーランエラーが生じ 【のの39】ところで、マルチコピー失敗の場合、上記のようにホスト1が自動的に再送信を行う方法に代えて、エラーが発生したことをユーザに知らせて、再送するか否か及び解像度を落とすか否かを、ユーザに選択さ

【0040】一方、プリンタ3回でマルチコピーが成功 し (マルチコピー印刷中でも受信パッファが空いている されても、2枚目以降の印刷はプリンタ内部に惹えられ チョピー印刷中に紙ジャムが発生してもプリンタ3自身 (ホスト1からデータを再受信せずに、受信パッファ4 タスに印刷成功フラグを立てる。ホスト1は、1ページ のデータ送信の終了後、プリンタ3からステータスを取 **得し(S 1 1)、ステータスにマルチコピー失敗フラグ** が立っていなければ、続けて次のページのデータを送信 また、ステータスに印刷成功フラグが立っていれば、そ のページのデータを削除する。ホスト内のデータが削除 たデータで行われるので、問題はない。また、このマル でリカバーできるため、ホスト1はマルチコピー中フラ し、ユーザに紙ジャム発生を報知するための表示や警告 した場合 (つまり、1ページ分のデータ全てを受債パッ ファ43に格納できた場合)には、プリンタ3は、プリ 3に保持された1ページのデータを繰り返しビデオ転送 ステータスにコピー中フラグを立て続ける。また、プリ ンタ3は、マルチコピー成功と判断した時点で、ステー して印刷し)、このマルチコピー印刷が終了するまで、 ンタ3だけで2枚目以降のマルチコピー印刷を行ない **グが立った状態で発生した紙ジャムは無視する (つま** り、紙ジャムが発生してもデータの再送は行わない。 限りプリンタ3は後続ページのデータを受信できる)

音の出力は行う。)。 【0041】図6は、プリンタ3がホスト1かちデータを受信して印刷を行うときの動作フローを示す。

| 0 0 4 2 | まず、ホスト1がプリンク情報を要求してきた場合 (S 3 1 でYES)、プリンク 3 の C P U 2 3 が、適信モード (例えば、パラレル通信の場合のECPやC ompatibility) やD R A M サイズなどのブリンタ情報をホスト1に送信する (S 3 3)。また、プリンタ情報が時間できていない場合 (S 3 2 で NO) (具体的にはアリンタイニシャライズ中、又はエラーからの復場中である場合)には、準備中であることをホスト1に知らせる (S 3 4 4)

【0043】プリンタ情報をホスト1に送信した後、ブリンタ3のCPU23は、ホスト1からイメージデータに関するホスト情報(印刷技数、解像度3004pi/と所を004pi、トータルバンド数、指定パンド数(ビデ

処理を開始して、印刷エンジン27が印刷を開始する。

2

オ転送用始タイミング))を受信し、その情報を基にデータ受信に関するレジスタ設定、パッフェクリアなどのページ設定を行う(S35)。そして、印刷枚数が1であれば(S36でYes)、通常の1枚印刷を実行する(S37)(その詳細は設明省略する)。印刷枚数が2以上であれば以下に述べるマルチコピー印刷を実行す

【0044】マルチコピー印刷に入る場合、まず、ステータスにマルチコピー中フラを立て、また、そのページの受信DMAの開始アドレス(つまり、そのページの先頭を受信DMAで書き込むことになる受信パッファ43のアドレス)を配億する【538】。以後、後述するように、そのページの各パンドのデータをホスト1から受信して受信DMAにより受信パッファ43に尊き込む際、各パンドの受信DMA開始アドレスと上記ページ開始アドレスを超えるか否かがチェックされる「543」。もし、受信DMA開始アドレスがページ開

始アドレスを超えてしまった場合には、マルチコピー失敗 (つまり、1ページ全部のデーケが受信ペッファ43に格制し切れなかった) と判断されることになる。 [0045] ホスト1からステーケス要求があると(S39)、プリンタ3はステータスをホスト1に適信する(S40-1~S40-3)。ステーケス返信の際、受信に応じたステータスを返信する(S40-2、S40-3)。このとき、エラーが検出されると(S40-1でves)、ステータスを返信した(S40-3)後にでves)、ステータスを返信した(S40-3)後に

ステップS31へ戻る。前述したように、ホスト1は、

このステータスにブリンタレディフラグが立っており、 かつ受信パッファ空きサイズが 1パンド分以上あれば、

デオコントローラ17及び後処理回路19もそれぞれの る。また、このパンドデータ受債の過程で、(フローチ ャートには図示してないが) ホスト1から指定された指 ると、プリンタ 3 はDMAコントローラ 1 3 にどデオ転 送を許可する。ビデオ転送はデータ受傷と非同期に実行 【0046】ホスト1からデータの送信があると(S4 1でYes)、プリンタ3はそのデータを受債する (S 42)。前述のように、データ送信はパンド単位で行わ **パンド情報) とパンドのイメージデータとから構成され** 又は、受債パッファオの空きサイズが1パンド未満にな される。ビデオ転送が開始されると、DMAコントロー ラ13が受信パッファからイメージデータを数み出して ゲータ仲摂回路15~転送し、データ仲摂回路15、ピ パンド圧箱サイズ (圧縮OFFのときはパンドサイズ) の 定パンド数分のデータが受信パッファに蓄えられると、 れ、1 パンドのデータはパンドヘッグ (圧縮oN/OFF、 パンドデータをプリンタ 3に送る。

印刷速度も高い。なお、ページの吸加やアデオ転送阻格 る可能性が出てくる。この場合、バッファサイズより大 きく햅保するか、イメージの解像度を落として1ページ の全データサイズTを小さくする必要がある。特に解像 になる。従って、一旦アンダーランエラーが生じた後の データ再送信の際に解像度変換を行うことは(図2、ス する効果が大きい。解像度変換により印刷面質は若干悪 化するが、利用者にとって、印刷できないよりは好まし アンダーランエラーが回避できる。それに加え、ビデオ タイミング (上記指定パンド数) を決めても、ページの 速度が低下したりすると、アンダーランエラーが発生す 皮変換の効果は大きく、例えば、600dpiから30 [0047] 上記のように指定パンド数が受信パッファ 途中で圧縮率が低下したり、ホスト1からのデータ受信 0 d p i に解像度を落とすとデータサイズTは4分の1 テップS8)、アンダーランエラーを再び生じさせなく に蓄積された時点でビデオ転送を開始することにより、 伝送の開始を必要最小限だけ遅らせるに過ぎないので、

ルチコピー失敗フラグは、ホスト1がステータスを受信 と、受信DMAの現在のアドレス(次のパンドの受信D MA開始アドレス)が、予め記憶してある当該ページの ジ全部のデータが受信パッファ43に格納し切れなかっ たことを意味するから、マルチコピー失敗のフラグを1 4)。このステータスは、ホスト1からステータス要求 があるとホスト1に返信される (図3、S7)。尚、マ 受信DMAの開始アドレスを超えているか否かをチェッ **クレ (S43)、超えている場合には、それは、1ペー** にセットし、マルチコピー中フラグはクリアする (S4 [0048] さて、1パンドの受信DMAを終了する したときにクリアされる。

データを受信する。成功フラグはホスト1からのステー 1に戻る。マルチコピー失敗の場合、前述のように、ホ 一方、マルチコピーが失敗してなければ、成功フラグを タス要求でホスト1に返信される(成功フラグを立てた 時点とは同期していない)。 ホスト1は、ステータスを が失敗していたならば (S46でYes) ステップS3 立てて (S41)、ステップS31へ戻り次のページの (S45でYes) 、そのページ受信中にマルチコピー スト1が2枚目以降の印刷のためのデータを再送してく るので、その都度に通常の1枚印刷を行う(537)。 受信した時点で、成功フラグが立っていれば、そのペー 【0049】1ページのデータ全てを受信完了した後 ジのデータを削除する。

【0050】図1は、ピデオ転送に関してプリンタ3の

8 ッファ43の空きサイズが 1 パンドのデータサイズ未満 ら指示された指定パンド数以上受信済みか、又は受信パ 可能であるか(すなわち、イメージデータがホスト1か 【0051】 プリンタ3のCPU23は、アデオ転送が CPU23が行う制御フローである。

よりビデオ転送と印刷が開始される。ビデオ転送の過程 生じた場合 (S64でYes)、このページの印刷枚数 ーランエラー) のフラグを立て (S66), そして、紙 設定を行う (S62)。そして、DMAコントローラ1 3に1パンドの転送DMAを許可し(S63)、それに で、印刷エラー(紙ジャム又はアンダーランエラー)が が1枚だけか、また、2枚以上の場合はマルチコピーを 失敗したかをチェックする (S65)。この条件に該当 ジャムの場合は紙ジャムが解消されたら、また、アンダ ーランエラーの場合はフラグを立てたステータスがホス トに受信されたら (S 6 7 で Y e s) 、そのエラー (紙 か)をチェックし(S61)、ビデオ転送が可能であれ ば、イメージデータに関するホスト情報(解像度、トー タルパンド数など)を基にビデオ転送に関するレジスタ すれば、ステータスに当該エラー(紙ジャム又はアンダ ジャム又はアンダーランエラー)のフラグをクリアし

からデータが再送され再びビデオ転送可能になるまで待 徴する。また、印刷エラーが発生したが、印刷枚数が2 枚以上でマルチコピーが成功した場合(つまり、受信バ 65でNo)には、ステータスに紙ジャムフラグをセッ 、し(S69)、紙ジャムが解消されたら(S70でY e s)、紙ジャムフラグをクリアして(S 7 1)、マル (S68)、そして、ステップS61に戻り、ホスト1 ッファ43に1ページの全データが格納できた場合であ り、この場合の印刷エラーは紙ジャムだけである) (S - コピー印刷を行なっために後述するステップS75〜

デオ転送が完了したら(S72でYes)、次に、この ページの印刷枚数をチェックし (S74)、1枚であれ ジのビデオ転送が可能になるまで待機する。また、印刷 (S14でYes)、ステップS61へ戻り、ホスト1 (S74でNo)には、2枚目以降のマルチコピー印刷 o)、1ページの全データのビデオ転送が完了したかチ o)、1パンドのアデギ情法を繰り返す。1ページのア から2枚目以降のデータ再送されて再びビデオ転送が可 **能になるまで待機する。また、印刷枚数が2枚以上であ** り、かつマルチコピーが成功した場合(つまり、受信バ げ (S14でYes) ステップS61に戻り、衣のペー 【0052】印刷エラーが生じなければ (S64でN ェックし (S72)、完了してなければ (S72でN **枚数が2枚以上であってもマルチコピー失敗であれば** ッファ43に1ページの全データが格納できた場合)

印刷のためのパラメータ設定を行う (S75)。 具体的 て、1パンドのビデオ転送を実行し (S76)、途中で |0053| マルチコピー印刷に入ると、まず、コピー ステップS62で設定したものと同じに設定する。そし 紙ジャムが発生したら(S17でYes)、ステータス に紙ジャムフラグを立て (S 7 8) 、紙ジャムが解消さ には、転送DMAの開始アドレスなどのパラメータを、

れたら (S 7 9 でYes)、紙ジャムフラグをクリアし ルチコピー中のフラグが立っているので、データの再送 う。この場合、ホスト1は、紙ジャムを認識しても、マ (S80)、その後ステップS75に戻り再印刷を行

ら (S 8 1 でYes)、印刷枚数分すべてを印刷したか [0054] 紙ジャムが生じてなければ、1 パンドのビ たか確認し (S 8 1)、 完了してなければ 1 ペンドのピ 中フラグを解除し、マルチコピー中に受信パッファから デオ転送を終える都度に1ページのビデオ転送が完了し デオ転送を繰り返す。1ページのビデオ転送が完了した チェックし(S82)、まだ全枚数を印刷していなけれ ぱステップS75へ戻ってコピー印刷を繰り返す。全枚 ジ開始アドレスの記憶を解消し(S83)、ステップS 数を印刷し終われば(S 8 2 でY e s)、マルチコピー 繰り返し読み出すために記憶していたそのページのペー 61~戻り次のページの印刷のための制御に入る。

の印刷枚数をプリンタ3に知らせる。プリンタ3は、印 別枚数が2枚以上ある場合には、マルチコピー印刷を試 みる。すなわち、ブリンタ3は、受信パッファへのその て、前者が後者を超えないうちにページ内の全パンドの で行う (マルチコピー印刷の実行)。 マルチコピー印刷 を実行中は、プリンタ3はそのステータスにマルチコピ 【0056】一方、マルチコピー印図を試みたが、1ペ は、イメージデータを送信するのに先立ち、そのページ ページの受信開始アドレスを覚えておき、パンド単位の 受信DMAを実行していく中で、各パンドの受信DMA に格納できたことになるので、その場合は、受債パッフ 一中フラグを立てておく。この場合、プリンタ3は、マ 印刷成功のフラグを立て、ホスト1はこの印刷成功のス た、マルチコピーが成功した場合、紙ジャムが発生する ージの全パンドを受信する前に受信DMAの開始アドレ スがページの開始アドレスを超えた場合には、1ページ のデータ全部を受信パッファに格納し切れなかったこと [0055]以上説明した実施形態によれば、ホスト1 受信が終われば、1ページのデータが全て受信パッファ **ァ内のデータを用いて2枚目以降の印刷をプリンタだけ** ルチコピーが成功した時点(つまり、1ページのゲータ 全部が受信パッファに潜えられた時点)でステータスに ず、紙ジャム解消後、プリンタ3のみで再印刷を行う。 の開始アドレスと、ページの開始アドレスとを比較し テータスを受信した時点でそのページを削除する。ま とプリンタ3はステータスに紙ジャムフラグを立てる が、ホスト1は紙ジャムを認識してもデータを再送せ

失敗のフラグを立てる。ホスト1は、マルチコピー失敗 に、各枚毎に同じページのデータをプリンタ3に繰り返 し送信する。プリンタ3は、ホスト1から同じページの データを受信する都度に印刷枚数1枚の印刷を行う。 な お、マルチコピー失敗のフラグは、ホスト1がそのステ てマルチコピー中のフラグをクリアして、マルチコピー のステータスを取得したら、2枚目以降の印刷のため 一タスを取得したときにクリアされる。

する。結果として、1ページのデータ全部を必ずしも蓄 【0057】以上の制御により、同じページを複数枚印 タ全部が格納することができれば、プリンタがマルチコ ピー印刷を実行し、ホストは2枚目以降の印刷に関与す る必要が無く、紙ジャムが生じてもプリンタ倒でリカバ 一するのでホストはデータを再送する必要がない。 受信 バッファにページデータ 全部が格納できなかった場合に のみ、ホストは2枚目以降の印刷のためにデータを再送 積できる保証のない小容盘のメモリをもったプリンタを 用いた場合でも、複数枚印刷のためのデータ再送をホス トが行わなければならない頻度は最小限になり、ホスト 助する場合に、プリンタの受信 バッファに 1 ページデー

これらの実施形態はあくまで本発明の説明のための例示 であり、本発明をこれら実施形態にのみ限定する趣旨で はない。従って、本発明は、上記実施形態以外の様々な 【0058】以上、本発明の一実施形態を説明したが、 形態でも実施することができるものである。

の負担が軽減する。

|図面の簡単な説明|

|図1| 本発明の一実施形態の構成を示すブロック図。 (図2) DRAM21のメモリマップ。 |図3| ホスト1がプリンタ3ヘイメージデータ送ると |図4] ブリンタ3からホスト1に送られてくるブリン きときに各ページ毎に行う制御のフローチャート。

|図5| マルチコピー失敗時にホスト1が行うデータ再 タステータスのデータフォーマットを示す図。

[図6] プリンタ3がホスト1からデータを受信すると 送処理のフローチャート。

きのプリンタCPU23の慰御のフローチャート。 (図7) ビデオ転送のフローチャート。

符号の説明

3 DMAコントローラ

21 DRAM

CPU 2 3

受信パッファ 4 3

を意味するので、この場合、プリンタ3はステータスに

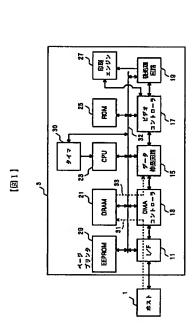
9

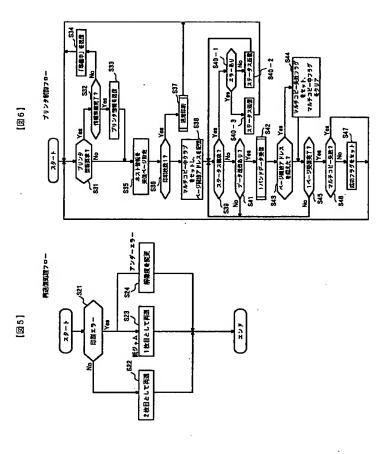
(13)

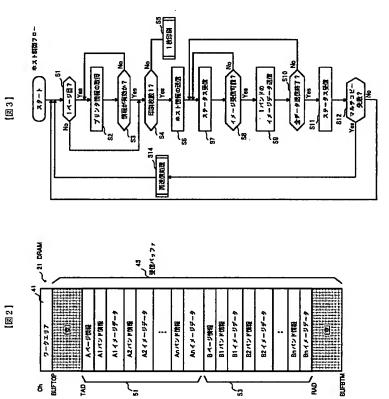
[X 4]

大子の中では 大学 カー・ディングレディー

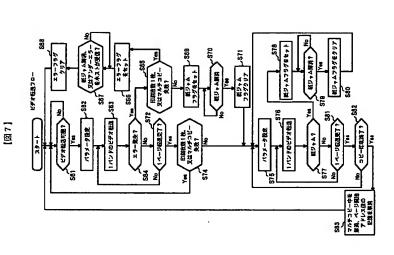
Ξ











フロントページの税き

(72)発明者 結木 哲也 長野県諏訪市大和3丁目3番5号 セイコーエブソン体式会社内

(72)発明者 大沼 和幸

長野県諏訪市大和3丁目3番5号 セイコ

ーエブソン株式会社内 F ターム(参考) 20087 ABOS BA03 BA12 BC01. BD24

BD40 CB10 58021 AA01 AA02 BB01 BB10 CC05 DD10 KK01 NN20

手稅補正售

公開番号] 特開2000-301780 (P2000-301780A) 【公開日】平成12年10月31月 (2000, 10, 31) 2 [公報種別] 特許法第17条の2の規定による補正の掲載 発行日] 平成15年1月15日 (2003.1.15) 【年通号数】公開特許公報12-3018 [出願番号] 特願平11-113167 [部門区分] 第2部門第4区分 635 A 643 B ZNA 635 643 [国際特許分類第7版] 39/395 39/395 A61K 31/00 C12N 15/09 38/00 45/00 14/52 16/24 1/15 1/19 5/10 21/021/05 33/15 33/50 5/30 3/12 A61K 31/00 45/00 14/52 1/15 1/19 21/02 782 33/15 33/20 5/30 3/12 16/24 1/21 1/21 C07K C120 S018 [F] N109 CISN BALJ CI 2N C120 **506F** <u>84</u>

受信パッファを有し、前記ホスト装置から受信した前記 印刷データを前記受信バッファに一時蓄積した後、前記 受信バッファから前記印刷データを読み出して印刷を行 [提出日] 平成14年10月11日 (2002, 10. 請求項1】 印刷データを生成するホスト装置と... 【楯正対象項目名】特許請求の範囲 補正対象哲類名】明細哲 [特許請求の範囲] 補正方法] 変更 [手袋補正1] うプリンタと 補正內容】

格納できたか否かをチェックし、格納できた場合はマル チコピー成功、格納できなかった場合はマルチコピー失 き、当該ページの印刷データ全部を前記受信パッファに ページの印刷データを前記ホスト装置から受信したと 敗と判断するマルチコピー判断手段と、 前記プリンタは、

を備え、

印刷枚数が2以上であるページについてマルチコピー成 功と判断された場合、前記受信パッファに格納された当 弦ページの印刷データを用いて、当該ページの2枚目以 降の印刷を行うマルチコピー手段と、

印刷枚数が2以上であるページについてマルチコピー失 敗と判断された場合、前記ホスト装置から当該ページの 印刷データが再送信される都度に、当該ページの印刷を 1枚ろつ行う1枚印刷手段と

前記マルチコピー判断手段の判断結果を示すステータス を前記ホスト装置に通知するステータス通知手段と

前記ホスト装置は、

S07

C12P

タスがマルチコピー失敗を示している場合には、2枚目 以降の印刷を前記プリンタに行わせるために当該ページ スがマルチコピー成功を示している場合には、当該ペー の印刷データを前記プリンタに再送信し、前記ステータ 印刷枚数が2以上であるページの印刷データを前記プリ ンタに送信した際、前記プリンタから通知されたステー ジの印刷データの再送信は行わないデータ再送信手段、 を有するプリントシステム。

【請求項2】 前記プリンタは、紙ジャムを検出する手 段を更に有し 前記プリンタの前記マルチコピー手段は、前記マルチコ ピー成功と判断した場合において紙ジャムが検出された **場合、前記紙ジャムが解消されてから、前配受信パッフ** ア内の当該ページの印刷データを用いて、前配紙ジャム によって失敗した印刷を再度行う請求項1記載のプリン 【請求項3】 前記プリンタのステータス通知手段は、

前記紙ジャムが検出された場合、前記紙ジャムを示すス テータスを前記ホスト装置に通知し、 前記ホスト装置の前記データ再送手段は、前記マルチコ ピー失敗及び前記紙ジャムを示すステータスを受信した 場合には、前記紙ジャムによって失敗した印刷を再度行 ち、前記プリンタが前記マルチコピー成功の状態で印刷 を行っているときに前記プリンタから前記紙ジャムを示 すステータスを受信した場合には、前記印刷データの再 マルチコピー成功と判断された場合に、印刷成功を示す 【請求項4】 前記プリンタのステータス通知手段は、 うために前記印刷データを前記プリンタへ再送信し、 送信は行わない請求項2配載のプリントシステム。

前記ホスト装置は、前記印刷成功を示すステータスを前 記プリンタから受けると、前記ホスト装置内にある当該 ページの印刷データを削除するデータ削除手段を更に有 ステータスを前記ホスト装置へ通知し、 する請求項1記載のプリントシステム。 【請求項5】 受信パッファを有し、ホスト装置から受 後、前記受信パッファから前記印刷データを読み出して **信した印刷データを前記受信バッファに一時蓄積した 印図を行うプリンタにおいて、**

き、当該ページの印刷データ全部を前記受債パッファに 格納できたか否かをチェックし、格納できた場合はマル チコピー成功、格納できなかった場合はマルチコピー失 ページの印刷データを前記ホスト装置から受信したと 敗と判断するマルチコピー判断手段と、 印刷枚数が2以上であるページについてマルチョピー成 功と判断された場合、前記受信パッファに格納された当 抜ページの印刷データを用いて、当該ページの2枚目以 降の印刷を行うマルチコピー手段と、

印刷枚数が2以上であるページについてマルチコピー失 牧と判断された場合、前記ホスト装置から当該ページの 印刷データが再送信される都度に、当該ページの印刷を 1枚ろつ行う1枚印刷手段と、

を前記ホスト装置に通知するステータス通知手段とを備 前記マルチコピー判断手段の判断結果を示すステータス えたプリンタ。

前記マルチコピー手段は、前記マルチコピー成功と判断 した場合において紙ジャムが検出された場合、前記紙ジ ジの印刷データを用いて、前配紙ジャムによって失敗し **ナムが解消されてから、前記受信パッファ内の当該ペー** 【請求項6】 紙ジャムを検出する手段を更に有し、 た印刷を再度行う指求項5配錠のプリンタ。

【請求項7】 前記ステータス通知手段は、マルチコピ 成功と判断された場合、印助成功を示すステータスを 前記ホスト装置へ通知する請求項5記載のプリンタ。

【請求項8】 ブリンタに印刷データを送信するホスト 被倒において、

ページの印刷データを前記プリンタに送信した際、前記

3

得するステータス取得手段と、

タスがマルチコピー失敗を示している場合には、2 枚目 以降の印刷を前配プリンタに行わせるために当該ページ の印刷データを前記プリンタに再送信し、前記ステータ 印刷枚数が2以上であるページの印刷データを前記プリ スがマルチコピー成功を示している場合には、当該ペー ンタに送信した際、前記プリンタから通知されたステー ジの印刷データの再送信は行わないデータ再送信手段 5、を備えたプリンタのホスト装置。

【替求項9】 前記プリンタからのステータスには、前 記プリンタにて紙ジャムが発生したか否かを示す情報も

含まれており、

前記データ再送手段は、前記マルチコピー失敗及び前記 低ジャムを示すステータスを受信した場合には、前記紙 ジャムによって失敗した印刷を再度行うために前記印刷 が前記マルチュピー成功の状態で印刷を実行していると きに前記プリンタから前記紙ジャムを示すステータスを **是借した場合には、前記印刷データの再送信は行わない** データを前記プリンタへ再送信し、一方、前記プリンタ 情求項8記載のプリンラタのホスト装置。

前記プリンタが当該ページのマルチコピー印刷が実行可 「翻求項10】 前記プリンタからのステータスには、 能な場合にマルチコピー成功を示す情報が含まれてお

から受けると、前記ホスト装置内にある当該ページの印 **到データを削除するデータ削除手段を更に備えた請求項** 前記マルチコピー成功を示すステータスを前記プリンタ 8 記載のプリンタのホスト装置。

【請求項11】 プリンタに印刷データを送信するホス ト装置であって、 ページの印刷データを前記プリンタに送信した際、前記 ページのマルチコピー印刷を前記プリンタが実行できる ことを意味するマルチコピー成功、又は前記マルチコピ 中印刷を前記プリンタが実行できないことを意味するマ ルチコピー失敗を示すステータスを前記プリンタから取 骨するステータス取得手段と、

タスがマルチコピー失敗を示している場合には、2 枚目 3.降の印刷を前記プリンタに行わせるために当該ページ 中
副
枚
数
が
2
以
上
で
あ
る
ペ
ー
ジ
の
中

即
デ
ー
タ
を

位
記
プ

リ ンタに送信した際、前記プリンタから通知されたステー

と、を備えたホスト装置として、コンピュータを機能さ の印刷データを前記プリンタに再送信し、前記ステータ スがマルチコピー成功を示している場合には、当該ペー せるためのコンピュータプログラムを担持したコンピュ ジの印刷データの再送信は行わないデータ再送信手段 一夕酰取可能な記錄媒体。

植正対象盛類名】明細郡

[植正対象項目名]0005 [植正方法] 変更

植正内容]

0002

4は、印刷データを生成するホスト装置と、ホスト装置 (親題を解決するための手段】本発明のプリントシステ

後、受信パッファから印刷データを読み出して印刷を行 った場合はマルチコピー失敗と判断するマルチコピー判 チコピー成功と判断された場合、受信パッファに格納さ **れた当該ページの印刷データを用いて、当該ページの2** 以上であるページについてマルチコピー失敗と判断さ れた場合、ホスト装置から当該ページの印刷データが再 ステータスをホスト装置に通知するステータス通知手段 とを備える。ホスト装置は、印刷枚数が2以上であるペ - ジの印刷データをプリンタに送信した際、プリンタか ら通知されたステータスがマルチコピー失敗を示してい 5場合には、2枚目以降の印刷をプリンタに行わせるた * ータスがマルチコピー成功を示している場合には、当 核ページの印刷データの再送借は行わないデータ再送信 から受信した印刷データを受信パッファに一時蓄積した **)プリンタとを備える。プリンタは、ページの印刷デー** タをホスト装置から受信したとき、当該ページの印刷デ - 、格納できた場合はマルチコピー成功、格納できなか **新手段と、<u>印刷枚数が2以上であるページ</u>について**マル **枚目以降の印刷を行うマルチコピー手段と、<u>印刷枚数</u>が** 送信される都度に、当該ページの印刷を1枚ろつ行う1 **りに当該ページの印刷データをプリンタに再送信し、ス ータ全部を受信パッファに格納できたか否かをチェック 牧印刷手段と、マルチコピー判断手段の判断結果を示す**

F段を備える。 手锭補正3] 補正対象督類名】図面 補正対象項目名】図3

相正内容】

ホスト起節フロー 一枚印刷 £ プリンク配路の取録 イメージ データ 法値 全データ送信終了? イメージ受信可能? ホスト価類の法語 情報が何的から ステータス受信 ステータス受信 印刷枚数 1? 1 ページ目? アンドラ 20 **8**8 ≺ Sid 再送信处理